PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-007407

(43) Date of publication of application: 12.01.1999

(51)Int.Cl.

G06F 12/00 G06F 13/00

(21)Application number: 10-117344

(71)Applicant: INTERNATL BUSINESS MACH

CORP <IBM>

(22)Date of filing:

27.04.1998

(72)Inventor: BRENT ZION HAIRUPAAN

PETER KENNETH MALKIN ROBERT JEFFREY SHUROSS

YU PHILIP S

(30)Priority

Priority number: 97 854226

Priority date: 09.05.1997

Priority country : US

(54) DYNAMIC PUSH FILTERING METHOD ACCOMPANIED BY STAGING/ BUFFERING IN PROXY HIERARCHY

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a push base filtering system in a client-server hierarchy and a method for annexing the annotation of meta information related to the contents of a push object or urgency or both of them to the object based on using state information.

SOLUTION: Objects are staged in a server so that each filtered object can be quickly accessed at the time of requiring it thereafter. A contents provider or an upper level proxy for annotating an object transmits information including urgency, a summary or a title, group classification, or push discrimination, or all of them by using a PICS protocol so that using state or preference information related to the pushed object including using state information and user preference based on object group classification is transmitted to an upper level in hierarchy and each staged object is transmitted to a lower level in the hierarchy, improving the efficiency of caching.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

23.10.1998

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-7407 (43)公開日 平成11年(1999)1月12日

(51) Int.Cl.⁸ 識別記号 FΙ

G06F 12/00 546 G06F 12/00 546K 13/00 355 13/00 355

審查請求 右 請求項の数27 OL (全 18 頁)

(O1) LUMBERS EL	特顯平10-117344	(71) MISSE I	390009531
(21)出願番号	₩¥10-117344	(71) 出順人	
			インターナショナル・ビジネス・マシーン
(22)出顧日	平成10年(1998) 4月27日		ズ・コーポレイション
			INTERNATIONAL BUSIN
(31)優先権主張番号	08/854226		ESS MASCHINES CORPO
(32)優先日	1997年5月9日		RATION
(33)優先権主張国	米国 (US)		アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州
			アーモンク (番地なし)
		(72)発明者	プレント・ツィオン・ハイルパーン
			アメリカ合衆国10536-2010 ニューヨー
			ク州カトナ ザ・テラス 28
		(74)代理人	弁理士 坂口 博 (外1名)
		(74)代理人	ク州カトナ ザ・テラス 28

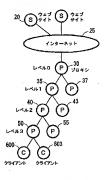
最終百に続く

(54) 【発明の名称】 プロキシ階層におけるステージング/バッファリングを伴う動的ブッシュ・フィルタリング方法

(57) 【夢約1

【裸題】 利用状況情報に基づきクライアントーサーバ 階層でのブッシュ・ベースのフィルタリング方式と、ブ ッシュ・オブジェクトにオブジェクトのコンテンツまた は緊急度あるいはその両方に関するメタ情報の注釈を付 ける方法を提供すること。

【解決手段】 オブジェクトをサーバ上でステージング し、フィルタリングされたオブジェクトが後に要求され た時点で高速アクセスを可能にすることができる。PI CSプロトコルを使って、コンテンツ・プロバイダまた はオブジェクトに注釈を付ける上位レベル・プロキシに よって、緊急度、サマリまたはタイトル、グループ分 類、もしくはブッシュの識別あるいはこれらのすべてを 含む情報を送信し、オブジェクト・グループ分類に基く 利用状況情報およびユーザ・プリファレンスを含te、プ ッシュされたオブジェクトに関する利用状況またはブリ ファレンス情報を階層中を上方に送信し、それぞれのス テージングされたオブジェクトを階層中を下方に送信し てキャッシングの効率を向上させることができる。



プロキシ・サーバの階層

「特許清求の節用」

【結求項1】 ブッシュされたオブジェクトが階層中を下 方に送信されるプロキシ階層においてその後ブッシュさ れたオブジェクトを動的にフィルタリングする方法であ って、

プッシュされたオブジェクトに関連する利用状況情報を 階層中を上方に送信するステップと、

送信されたオブジェクト利用状況情報に基づいてその後 プッシュされたオブジェクトをフィルタリングするステ ップレを含む方法。

【請求項2】 プッシュされたオブジェクトが階層中を下 方に送信されるプロキシ階層においてブッシュされたオ ブジェクトを動的にフィルタリングする方法であって、 情報を総合しノード間で交換するステップと、

プッシュされたオブジェクトを、総合され交換された情 報に基づいてフィルタリングするステップとを含む方

【請求項3】前記フィルタリング・ステップがフィルタ リングされたオブジェクトに関連するメタ情報を送信す るステップをさらに含む、箭求項2に記憶の方法。

【請求項4】フィルタリング決定、選択された下位レベ ル・プロキシノクライアントへのブッシュの成功裏の完 T、利用状況情報、および階層内の他のプロキシ・ノー ドでのステージング決定のいずれかに基づいてオブジェ クトの適応ステージングを行うステップをさらに含む、 請求項1に記載の方法。

【請求項5】 ブッシュされたオブジェクトがメタ情報の コンテンツ階層を含み、その後プッシュされたオブジェ クトをフィルタリングする前記ステップがプロキシ階層 中を下方にメダ情報を送信するステップをさらに含む、 請求填1に記載の方法。

【請求項6】メタ情報を送信する前記ステップが、 オブジェクトの短い説明を階層中を下方に送信するステ

フィルタリングされたオブジェクトをプロキシ階層内で ステージングするステップとをさらに含む、請求項5に

記載の方法。

【請求項7】オブジェクトをステージングする前記ステ

ユーザ・プロファイルで示された潜在的なインタレスト 40 を有するすぐ下位のレベルのすべてのプロキシまたはク ライアント・ノードがオブジェクトを受信したか、ある いはステージング緊急度因数が所定および計算しきい値 を下回ったか、そのいずれかの後にステージングされた オブジェクトをパージするステップをさらに含む、請求 項4に記載の方法。

【請求項8】 前記フィルタリング・ステップがさらに階 腐内のすべての下位クライアント・ノードによるプッシ ュされたオブジェクトの総合利用状況およびプリファレ ンスを規定するステップをさらに含む、請求項1に記載 50 総合利用状況情報を表すステップをさらに含み、

の方法。

【請求項9】オブジェクトがオブジェクト・グループに 分類され、各オブジェクト・グループの利用状況情報が 以前のユーザ要求パターンに基づく、請求項4に記載の 方法。

,

【請求項10】利用状況情報が下位レベル・プロキシま たはクライアントの要求パターンを含み、

前記プッシュされたオブジェクトを異なるグループに分 箱するステップと.

10 プッシュされたオブジェクトのグループ分けを含む利用 状況情報を総合しノード間で交換するステップと、 総合され交換された情報およびブッシュされたオブジェ クトのグループ化に基づいてプッシュされたオブジェク トをフィルタリングするステップとをさらに含む、請求 項1に記載の方法。

【請求項11】フィルタリング決定またはステージング 決定が帯域幅、オブジェクト・プロパティ、またはクラ イアント特性のいずれかの関数である、請求項4に記載 の方法。

【請求項12】クライアント特性がユーザ・プロファイ 20 ルまたはプリファレンス情報を含む、請求項11に記載 の方法。

【請求項13】オブジェクト緊急度標識をプッシュされ たオブジェクトに関連付けて階層中を下方に送信するス テップをさらに含み

前記フィルタリング・ステップがオブジェクト緊急度標 識の関数である、請求項1に記載の方法。

【請求項14】緊急度標識を1つまたは複数の異なる階 層レベルに関連付けるステップをさらに含み、

30 前記ステージング・ステップが、緊急度標識の関数とし てコンテンツ階層の1つまたは複数のレベルでオブジェ クトをステージングするステップを含む、請求項4に記 載の方法。

【請求項15】前記フィルタリング・ステップとステー ジング・ステップのいずれかがオブジェクト・サイズの 関数である、請求項4に記載の方法。

【請求項16】前記フィルタリング・ステップと前記ス テージング・ステップのいずれかがオブジェクトの寿命 または満了時間の関数である、請求項4に記載の方法。

【請求項17】前記ステージング・ステップに応答し て、ブッシュされたオブジェクトのステージング・ステ ータスをプッシュされたオブジェクトへ送信するステッ プをさらに含む、請求項4に記載の方法。

【請求項18】プロキシ階層が、前記フィルタリング・ ステップと前記ステージング・ステップのいずれがが階 層内のすべてのサーバによっては実行されない異様プロ キシ階層を含む、請求項4に記載の方法。

【請求項19】PICS利用状況ラベルを作成し、PI CSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の下位レベルでの 前記送信ステップがPICS利用状況ラベルを使って総 合利川状況情報を階層中を上方に送信するステップを含 te、請求項2に記載の方法。

【請求項20】PICSステージング・ラベルを作成 し、PICSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の所与の レベルにおけるステージングされたオブジェクトのステ ージング・ステータスを表すステップと、PICSステ ージング・ラベルを使ってステージング・ステータスを 階層中を下方に送信するステップをさらに含む、請求項 4に記載の方法。

【請求項21】 PICSブッシュ・ラベルを作成し、P ICSカテゴリ値を使ってブッシュされたオブジェクト の緊急度標識を表すステップと、PICSブッシュ・ラ ベルを使って緊急度標識を階層中を下方に送信するステ ップとをさらに含む、請求項4に記載の方法。

【請求項22】メタ情報プロトコルを使って階層中を情 報を送信する、請求項1ないし3、5、6、9ないし1 0、14ないし15、19ないし20または21のいず れか一項に記載の方法。

報を送信する、請求項1ないし3、5、6、9ないし1 0、14ないし15、19ないし20または21のいず れか・項に記載の方法。

【請求項24】PICSプッシュ・ラベルを作成し、P ICSカテゴリ値を使ってブッシュされたオブジェクト のサマリを表すステップと、PICSブッシュ・ラベル を使ってサマリを階層中を下方に送信するステップとを さらに含む、請求項4に記載の方法。

【結長項25】階層外のプロキシ・ノードについてのス テージング決定に基づいてオブジェクトの適応ステージ 30 L) ングを行うステップをさらに含む、請求項1に記載の方 沙.

【請求項26】 ブッシュされたオブジェクトのストリー ムが階層中を下方に送信されるプロキシ階層において、 その後プッシュされるオブジェクトを動的にフィルタリ ングする方法であって、

プッシュ・ストリームにメタ情報の注釈を付けるステッ プと、前記の注釈付けステップに応答して、1つまたは 複数のプッシュされたオブジェクトをフィルタリングす るステップとを含む方法。

【請求項27】フィルタリング決定とステージング決定 のいずれかが、コンテンツ階層のレベルが異なると変わ る、請求項6に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、改良されたデータ 処理システムに関する。本発明の特定の態様は、プロキ シ・サーバの階層内でオブジェクトまたはドキュメント を送達する動的プッシュ (または同報通信) フィルタリ

ブ・オブジェクトをワールド・ワイド・ウェブ (WW W) にブッシュする手順に関する。

【0002】用語集

本明細書で使用する用語の一部は辞書にある意味もある が、次の用語集も役立つであろう。

【0003】インターネット

一連のTCP/IPプロトコルを使用するネットワーク およびゲートウェイからなるネットワーク。

【0004】 クライアント

10 クライアントとは、コマンドをサーバに発行してそのコ マンドに対応するタスクを実行させるコンピュータであ **5**.

[0005] サーバ

他のコンピュータのコマンドに従ってタスクを実行する 任意のコンピュータがサーバである。ウェブ・サーバは 通常1つまたは複数のクライアントをサポートする。 【0006】ワールド・ワイド・ウェブ(WWWまたは

ウェブ) 強調表示された言葉や関心がある語句(ハイパーリン

【請求項23】PISCプロトコルを使って階層中を情 20 ク)をクリックすることにより、サーバ間およびデータ ベース間でインターネット・スイッチ上で情報を探すた めのインターネットのアプリケーション。インターネッ トWWWサーバはクライアントをサポートし、情報を提 供する。ウェブはすべての資源がURLとしてアドレス 指定され、HTMLを使ってURLに対応する情報を表 示し、他のURLへのポイント・アンド・クリックによ るインタフェースを提供するインターネットと見なすこ

【0007】ユニバーサル・リソース・ロケータ(UR

インターネット上の情報を一意的に識別またはアドレス 指定するための方法。Eメール・アドレスのウェブ・ド キュメント・パージョンまたは完全に資格があるファイ ル名。これらはハーパーリンクでアクセス可能である。 URLの1例は、「http://www.phili nvu. com: 80/table. html; であ る。ここでURLは4つの成分を備える。左から始め て、最初は使用するプロトコルを指定するもので、残り のロケータと":"で分離される。2番目は目標ホストの 40 ホスト名または I Pアドレスである。 これは左側が「/ / で、右側が「/ Lまたは任意選択として": "で区切 られる。ポート番号は任意選択で、左側はホスト名 と「:」で区切られ、右側は「/」で区切られる。第4 の成分は実際のファイル名またはプログラム名である。 この例では、「、htmljの拡張子がHTMLファイ ルであることを示している。

【0008】ハイパーテキスト・マークアップ言語(H

HTMLはとりわけ、ドキュメントを作成し、ウェブ・ ング方式に関する。本発明のさらに特定の態様は、ウェ 50 クライアントから閲覧できる他のウェブ・ドキュメント に (ハイパーリンク経由で) 接続するためにウェブ・サ ーパが使用する言語である。

【0009】ハイパーテキスト転送プロトコル(HTT Patchhttp)

HTTPはクライアントからサーバへのすべての要求が 独立して扱われることを意味する無状能プロトコルの例 である。サーバは以前の接続の記録を持たない。URL の胃頭にある「b t t o : | は要求元クライアントと目 標サーバが指定の資源に関してHTTPを使って通信を 行うことを示している。

【0010】インターネット・ブラウザまたはウェブ・ ブラウザ

httpなどのインターネット・プロトコルを実行し、 その結果をユーザの両面に表示するクラフィカル・イン タフェース。ブラウザは、ユーザがインターネットの 「サーフィン」をする際に使用されるデスクトップ画 面、ディレクトリおよび検索ツールを備えたインターネ ットのツアー・ガイドとして機能できる。この適用例で はウェブ・ブラウザはワールド・ワイド・ウェブと通信 するクライアント・サービスである。

【0011】 クライアント・キャッシュ

クライアント・キャッシュは通常、クライアントがアク セスするオブジェクト用の1次キャッシュとして使用さ れる。WWW環境では、クライアント・キャッシュは通 常ウェブ・ブラウザによって実施され、現在の呼出し中 にオブジェクトをキャッシュする非特続性キャッシュで もよく、複数の呼用しにまたがってオブジェクトをキャ ッシュすることもできる。

【0012】キャッシング・プロキシ

ジェクトのキャッシュされたコピーを見つける、ネット ワーク内の専用サーバ。キャッシング・プロキシは、ク ライアント・キャッシュからのキャッシュ・ミスの結果 として呼び出されるため、通常は2次またはそれ以上の レベルのキャッシュとして動作する。

[0013] HTTPデーチン (HTTPD)

ハイパーテキスト転送プロトコルおよび共通ゲートウェ イ・インタフェース機能を備えるサーバ。HTTPDは 通常、イントラネット上のマシンへのハードウェア接 へのアクセスを提供する、アクセス・エージェントによ ってサポートされる。

【0014】ワールド・ワイド・ウェブ (WWWまたは ウェブ) の人気の急激な高まりに伴って、インターネッ ト上のトラフィック最も増加している。その結果、ウェ ブはネットワーク・パフォーマンスの主要なボトルネッ クになってきた。低速ネットワーク・リンクを介してサ ーバに接続されているユーザからドキュメントまたは情 銀の要求があった場合、ユーザ・エンドではかなりの待 ントを「プル」するのに長時間待つという手間を避ける ための代替方法は、コンテンツ・プロバイダに該当する ドキュメントが使用可能になると同時にあらかじめ規定 したユーザ・プリファレンスまたはプロファイルに基づ いてユーザヘドキュメントを「プッシュ」させる方法で

【0015】このブッシュ方法は、ネットワークからオ ーバフローする傾向がある。これは、ユーザのプリファ レンス指定が不適切になりがちなため、あまりにも多く 10 のドキュメントがユーザの元にプッシュされることが原 因で起こる。

【0016】従来の「ブル」方法では、アクセスの待ち 時間を減らす1つの方法は人気があるドキュメントまた はユーザに身近な情報のコピーをキャッシュすること で、そこからのアクセスの待ち時間はより短くなる。こ のキャッシングはネットワーク 1:のさまざまなポイント で実施できる。例えば、大きな大学や会社では独自のロ ーカル・キャッシュがあり、そこからネットワークの加 入したすべてのユーザがドキュメントを取り出すことが 20 できる場合がある。場合によっては、クライアントのた めのエージェントとして動作できる、キャッシング・ブ ロキシと呼ばれる専用サーバが、ドキュメントのキャッ シュされたコピーを見つけるためにネットワーク中で実 施される。通常、キャッシング・プロキシは(1次)ク ライアント・キャッシュからのキャッシュ・ミスにのみ 関連しているため、2次またはそれ以上のレベルのキャ ッシュとして動作する。クライアント・キャッシュは通 営ウェブ・ブラウザの一部であり、現在の呼出し中にア クセスされたオブジェクトを記憶する (Mosaicで クライアントのためにエージェントとして働いて、オブ 30 実施されるような非持続性キャッシュ)、または、複数 の呼出しにまたがってアクセスされたドキュメントを記 **偸することができる。**

【0017】一般的に、プロキシの階層はクライアント とサーバ (1つまたは複数の) によって構成される。コ ンピュータ・ネットワークでは、プロジェクト・プロキ シ、部門プロキシ、サイト・プロキシなどが1つまたは 複数存在する。インターネットのサービス・プロバイダ は各近隣、各下位地域、各地域などの1つまたは複数で プロキシを実施できる。クライアントまたはプロキシあ 続、およびTCP/1Pカプリングなどインターネット 40 るいはその両方がキャッシング階層を形成する。厳密な 階層では、キャッシュ・ミスが生じると(クライアン ト) またはプロキシは、CERN HTTPキャッシュ で使われるHTTPインタフェースのようなキャッシン グ・プロキシ・インタフェースを介して階層のすぐ上位 レベルから欠落したオブジェクトを要求する。より最近 では、ハーベストにおいて、キャッシュ・ミス時に「兄 弟」または「近隣」キャッシュに問い合わせすることが できる (C. M. ブラウン (Brown) 他、「Harvest: A Scalable, Customizable Discovery and Access Syste ち時間を覚悟しなくてはならない。要求されたドキュメ 50 ml コロラド大学、コンピュータ科学部、技術レポート

CU-CS-732-94、1994年を参照)。いず れの場合も、キャッシングの決定は他のプロキシでキャ ッシングされたオブジェクトとは無関係にそれぞれのロ ーカル・プロキシで行われる。言い換えると、キャッシ ングの決定はローカル・キャッシュのコンテンツまたは オブジェクト特性あるいはその両方の関数としてのみ実 行される。

[0018]

【登明が解決しようとする課題】以上のように、ブッシ 開発し、ビューワの実際の利用状況に基づくシステムが 必要である。さらに、ステージング決定がブッシュ・フ ィルタリング決定およびプッシュ・アクティビティの結 果に基づいて実行されるシステムおよび方法が必要であ る。また、プロキシ・サーバ間、コンテンツ・サーバと クライアント間での情報の送受信または交換によってブ ロキシ階層をより効果的に運用する必要がある。本発明 は上記の必要に関する。

[0019]

【課題を解決するための手段】上記の必要に応じて、本 20 発明は、実際の利用情報に基づくクライアントーサーバ 階層でブッシュ情報をフィルタリングする方法およびシ ステムを対象とする。利用状況情報は実際のオブジェク ト参照/アクセス・パターンを含むことができる。ステ ージング・キャッシュ・マネジャはサーバ (1つまたは 複数)で実施され、フィルタリングされたオブジェクト が後で要求された時点で高速アクセスを可能にできる。 【0020】プッシュされたオブジェクトが階層中を下 力に送信されるプロキシ階層においてブッシュされたオ 能を備えた方法は、ブッシュされたオブジェクトに関連 する利用情報を階層中を上方に送信するステップと、そ の後、送信されたオブジェクト利用情報に基づいてブッ シュされたオブジェクトをフィルタリングするステップ を合われ

【0021】 本発明の別の態様は、情報を総合してノー ド間で交換する追加ステップと、ブッシュされたオブジ ェクトを、総合され交換された情報に基づいてフィルタ リングする追加ステップを含む。このフィルタリング・ に関連するメタ情報を送信するステップを含むことがで

【0022】本発明のさらに別の態様は、フィルタリン グ決定、選択された下位レベル・プロキシ/クライアン トへのブッシュの成功裏の完了、利用状況情報、および 階層内の他のプロキシ・ノードでのステージング決定の いずれかに基づいてオブジェクトの適応ステージングを 行うステップを含む。その他の機能によってプロキシ・ サーバはステージングされたオブジェクトをタイムリに ことによってより有効にキャッシュを管理することがで

【0023】本発明のさらに別の能様では、プッシュさ れたオブジェクトがメタ情報のコンテンツ階層を含み、 その後プッシュされたオブジェクトをフィルタリングす るステップがプロキシ階層中を下方にメタ情報を送信す るステップをさらに含む。

【0024】本発明の別の態様では、ブッシュ・フィル タリングはコンテンツ・レベルでのブッシュの決定を含 ュ・ベースのフィルタリングおよびプロキシ・サーバを 10 む。フィルタリングの決定はタイトルまたはサマリ(コ ンテンツ全体ではなく) だけをみの(下位の) レベルの 階層のいくつかのノードへプッシュすることでもよい。 このように、フィルタリングの決定は次のどの(下位 の) レベルのノードがプッシュを受信するかだけでな く、各ノードが受信するコンテント・レベルで可能であ る。次の(下位の)レベルのノードへのフィルタリング の決定はその次の (下位の) レベルのノードの下のすべ てのユーザの利用状況の総合情報に基づくことができ

> 【0025】本発明のさらに別の磁様では、プッシュさ れたオブジェクトのストリームが階層中を下方に送信さ れ、その後プッシュされたオブジェクトを動的にフィル タリングする方法が、プッシュ・ストリームにメタ情報 の注釈を付けるステップと、注釈付けのステップに応答 してブッシュされた1つまたは複数のオブジェクトをフ ィルタリングするステップを含む。

【0026】本発明のさらに別の態様では、インターネ ット環境で、PICSプロトコルを使って各種の情報を 送信できる。まず、コンテンツ・プロバイダまたは上位 ブジェクトを動的にフィルタリングする本発明による機 30 レベルのプロキシ・ノードはPICSを使ってオブジェ クトに注釈を付ける、すなわち、ブッシュ・オブジェク トに関する情報の特性を指定できる。この情報はブッシ ユ・オブジェクトの緊急度または優先度、オブジェクト ・コンテンツのサマリまたはタイトル、グループ分類、 またはブッシュの送信元チャネル(識別)あるいはこれ らすべてを含むことができる。第2に、PICSを使っ てプッシュ・オブジェクトのプリファレンス情報の利用 状況を階層の下位レベルから上方に送信できる。これに はオブジェクト・グループ分類に基づく利川状況情報お ステップは、さらにフィルタリングされたオブジェクト 40 よびユーザ・プリファレンスを含むことができる。第3 に、PICSを使って、それぞれのステージングされた オプジェクト(上位階層のいくつかまたはすべての)の ステージング状態を階層中を下方へ送信することができ る。この場合、PICSプロトコルを一般化して階層全 体にわたって情報の交換または送信を行うことができ る。より詳細に言えば、これらの各種の情報はPICS プロトコルを使ってオブジェクトのヘッダに記憶するこ とができる。各情報タイプについて新しいPICSラベ ルを定義してPICSカテゴリ値を特定の状況に対応さ パージし、オブジェクトの冗長ステージングを削減する 50 せることができる。下位レベル・サーバ(またはクライ

アント) はPICSカテゴリ値を解釈してプッシュまた はステージングの決定を効率化することができる。 [0027]

【発明の実施の形態】図1に本発明の機能を備えたプロ キシ・サーバの際層の全体アーキテクチャを示す。図に 示すように、クライアント(600...603)はプ ロキシ・サーバ (30...55) の階層 (レベル レベル3)を介してインターネット(25)に 接続できる。この例に限って言うと、図示のプロキシ階 階層のレベルはいくつでもかまわず、クライアント(6) 00...603) は実際そのどのレベルにも接続でき ることを当業者なら理解するであろう。最高レベル(レ ベル0)のプロキシ(30)はインターネットに接続す る。レベル1のプロキシは2つ(35と37)あり、一 方のレベル1プロキシ35はレベル2のプロキシ(40 と43)に接続される。クライアント603はそのすぐ 上のレベル (レベル3) のプロキシ (50) に、次いで レベル2、1、0のプロキシ(40、35、30)に結 合される。クライアントは、インターネット(25)を 20 介して様々なウェブ・サイト (20) にアクセスするこ とができる。クライアントはステージングおよびユーザ 情報を管理するためそれ自体のクライアント・プロキシ を有することができる。プロキシ・サーバの階層は1つ のクライアント (600) と単一のプロキシ・サーバを 含むこともできることを当業者なら理解するであろう。 【0028】 クライアント (603) から見ると、ある 種のプロキシ (55.43.および37) はそのプロキ シ階層の一部ではない。代表的な通信パスがすぐ上位レ ベルのプロキシ経由であるが下位レベルのプロキシは直 30 桜インターネットの他の上位レベルのプロキシへ通信が 可能であることを当業者なら理解するであろう。

【0029】従来のプロキシ階層では、プッシュされた オブジェクトの受信後、オブジェクトは次の(下位の) レベルのプロキシヘド方にプッシュされる。他方、ロー カルに使用できないオブジェクトでの「ブル」要求の場 合、欠落オブジェクトの要求は次の上位レベルのプッシ ュに対して行われる。 上位レベル・プロキシが以前にオ ブジェクトをステージングした場合、このプロキシはオ シは上位レベル・プロキシからオブジェクトを入手しよ うとする。入力されたオブジェクトはそのオブジェクト を要求している次の下位レベルのプロキシへ下方に渡さ れる。

【0030】図1はオブジェクトおよび要求の情報のフ ローを表す論理接続だけを示す図であることに注意され たい。この図は物理的接続図ではない。論理接続は作業 負荷やノードまたはリンク障害などの物理的イベントに よって変わる場合がある。オブジェクトのタイプが異な れば、ユーザへ到達する論理バスも異なる場合がある。

【0031】模観すると、本発明のサーバ (30... 50) は、オブジェクトと共にプッシュ・オブジェクト およびそのステージングの決定に関する情報を次の(下 位の) レベルのプロキシへブッシュする。実際、それ自 体のステージングの決定だけでなく、上位階層全体のス テージングの決定(1つまたは複数の)を下方に流すこ とができる。

10

【0032】本発明は階層の上下方に情報を効率的に送 信するための機能をさらに備える。httpを実施する 層は4つのレベルのプロキシ・サーバを含む。プロキシ 10 場合、情報交換は既存のウェブ・プロトコルを使ってオ ブジェクト・ヘッダ内に含めることができる。PICS (「インターネット・コンテンツ選択用プラットフォー ム」) は電子コンテンツに関するメタ情報を送信する方 法を規定する。PICSはウェブ・コンソーシアム・ブ ロトコル勧告である(http://www.w3.o rg/PICSを参照)。PICSは「このコンテンツ にどれくらいの量のnuditv(ヌーディティ)が関 連付けられているか」などの値ベースの評価ラベルを昇 進するために初めて使用されたが、メタ情報のフォーマ ットと意味は完全に一般的である。PICSでは、電子 コンテンツのメタ情報が「評価サービス」または情報の 生成源および予定利用状況に従ってグループ分けされそ のグループの1つの中で情報の任意の数のカテゴリまた はディメンションを送信できる。各カテゴリには許され る値の節囲があり、特定の1件のコンテンツについて、 特定のカテゴリが単一または複数の値をとることができ る。さらに、メタ情報グループ(「PICSラベル」と して知られている) は満了情報を含むことができる。ま た、P1CSが複数の電子コンテンツに適用する機能も ある。特定の1件の電子コンテンツのPICSラベルは 独立してコンテンツに追加またはそこから削除できる。 【0033】例えば、「評価サービス」フィールドが 「Sa∫esur∫」評価システムに従って恒ベースの 評価ラベルを含むことを示す単一のPICSラベルを付 けたサーバへイメージ・ファイルを送信することができ る。 木発明によれば、イメージ・ファイルは企業プロキ シ涌過する際に「評価サービス」フィールドがプロキシ ・ステージング情報を含むことを示す第2のPICSラ ベルを受信することができる。部門プロキシを通過する ブジェクトを下方に渡す。そうでない場合、このプロキ 40 際に第2のPICSラベルをはがすことができる。この ように、クライアント・コンピュータは第1のP1CS ラベルだけを参照することができる。httpブロトコ ルはPICSをサポートする要求ヘッダおよび応答ヘッ ダを増強している。NNTPなどの他の共通アプリケー ション・プロトコルを規定する技術機関もPICSサポ 一トを追加することを考慮している。こうしたプロトコ ルの一部として、要求によって、所望のPICSラベル のタイプのリストを含めることもできる。またPICS は中央のラベル局サーバからPICS情報を受信する照 50 会フォーマットを規定している。PICSラベルの例

は、(PICS-1. 1 "http://the. ra ting, service"label for "ht tp://the.content"exp"1997. 07.01T08:15-0500"r (n4s3v2 10)) で、ここで「n」、「s」、「v」、「l」は 各種メタ情報タイプの送信名、このコンテンツの適用可 能な値は4 (nの場合)、3 (sの場合)、2 (vの場 合)、および0 (1の場合) である。 ID 「http: //the. rating. serviceJを認識す るソフトウェアだけがこれらのカテゴリおよび値の解釈 10 あるーチャネルごとに別々にグループ単位で統計情報が が可能であろう。

【0034】好ましい実施形能では、3つの異なるPI CSラベルが使用される。 プッシュ・ラベルまたは (P -ラベル) と呼ばれる第1の種類のPICSラベルはコ ンテンツ・プロバイダまたは上位レベルのプロキシが使 用してオブジェクトの注釈付け、すなわち、ブッシュ・ オブジェクトの特性を指定したりそれに関する情報を指 定する。このラベルは次のカテゴリのいずれの組み合わ せも含むことができるがそれだけには限定されない。

【0035】・緊急度カテゴリ: 「緊急度」カテゴリの 20 候はオブジェクトを下方にブッシュする緊急度を示す。 そのカテゴリ値として「UV」を定義する。

【0036】・サマリ・カテゴリ:「サマリ」カテゴリ の値はプッシュ・オブジェクト/ドキュメントの短いサ マリを示す。より一般的なケースでは、1つのオブジェ クトを複数の詳細レベルで指定できる。このコンテンツ 階層は上記の3つ以上のレベル (フル・コンテンツおよ びサマリ)からなることができる。例えば、別のタイト ル・レベルを含むことができる。ニュース・オブジェク トの場合、「テロリストがショッピング・センタに爆弾 30 をしかけて2名が死亡した。」のサマリとニュースの全 コンテンツである「爆弾の爆発」などのタイトルを含む ことができる。それぞれの追加のコンテンツ・レベルの 別のカテゴリを使ってタイトルなど追加のコンテンツ・ レベルをPーラベルで指定できる。この例には、オブジ ェクト・タイトルの「タイトル」カテゴリがある。 さら に、サマリ・カテゴリに全オブジェクト(すなわち、全 コンテンツ) からの異たる緊急カテゴリ値を指定もでき る。例えば、より高い緊急度カテゴリ値をサマリに指定 できる.

【0037】・グループ・カテゴリ:「グループ」カテ ゴリの値はオブジェクトの分類を示す。例えば社内報の 同報通信の場合、代表的なグループ・カテゴリ値は「企 業」、「HR」、「部門」、「競合値社」などを含むこ とができる。グループ・カテゴリを導入する第1の目的 は、ユーザ情報(次節で説明する)をグループ・カテゴ リが収集できるようにし、グループ・カテゴリによるプ ッシュを可能にすることである。

【0038】・チャネル・カテゴリ:「チャネル」カテ ゴリの値は開報通信チャネルまたはコンテンツ送信題を 50 V値はn個のビットを備え、k番目のビットには(n-

示す、例えば、内部企業チャネル、またはPOINTC AST (http://www.pointcast. com) の商標でPointcast. Inc. から利 用できる外部チャネルである。異なるチャネルは異なる グループ・カテゴリを備えることができる。

12

【0039】好ましい実施形態では、1つのグループ・ カテゴリおよび1つのチャネル・カテゴリが形態を簡素 化すると議論される。当業者は複数のグループまたはチ ャネル・カテゴリあるいはその両方への 般化は容易で 保持され、プッシュ・フィルタリングの決定がオブジェ クト・グループに対して利用状況に基づいてなされるた めーことを理解するであるう。

【0040】ユーザ・ラベル(Uーラベル)と呼ばれる 第2の種類のPICSラベルを使って階層の下位のレベ ルから上方にプッシュ・オブジェクトの利用またはプリ ファレンス情報を送信できる。このラベルは次のカテゴ リのいずれの組み合わせも含むことができるがそれだけ には限定されない。

【0041】・利用状況 (usage) カテゴリ: 「利用状 況」カテゴリの値はオブジェクト (オブジェクト・グル ープ内の) はどのくらいの頻度で下位階層で参照/アク セスされているかを示す。このカテゴリ値は「RV」で 示される.

【0042】・プリファレンス・カテゴリ:「プリファ レンス」カテゴリの値はユーザがプロファイル指定によ って指定する興味がある対象を示す。プロファイル情像 はユーザの興味が変わって更新しなくなると廃止でき る。このカテゴリ値は「PV」で示される。

【0043】「ステージング」ラベル (C-ラベル) と 呼ばれる第3のタイプのPICSラベルはプロキシがオ ブジェクトが階層を通過する際に動作情報(キャッシン グ/ステージング情報などの)を送信し、共用するため に使用する。このラベルは次のカテゴリのいずれの組み 合わせも含むことができるがそれだけには限定された

【0044】・ステータス・カテゴリ:「ステータス」 カテゴリの値はオブジェクトが上位カテゴリ内でステー ジングされるかまたはステージングの方法あるいはその 40 両方を示す。このラベルはそれぞれの上位レベル階層で オブジェクトがステージングされるかどうか指定でき る。コンテンツ階層が使用できる場合、カテゴリ値は全 ドキュメントとサマリのどちらをステージングするかを さらに示すことができる。

【0045】オブジェクトのステージング・ステータス は「CV」で示される。任意のプロキシでCV値を決定 する方法の1つを以下に説明する。例えば、2進値表記 を使って次のようにCV値を決定できる。n番目のレベ ルのプロキシの場合、下方に渡されるオブジェクトのC

k) レベルのプロキシが階層内を下方にオブジェクトを 送信した際にオブジェクトをステージングした場合は1 となる。そうでない場合、k番目のビットはOになる。 さらに、ステージング・ステータス情報を使って、オブ ジェクトをすぐ上位のレベルのプロキシに要求せずに、 オブジェクト要求をオブジェクトをステージングした可 能性が高い最も近い上位のレベルのプロキシへ転送する

こともできる。 【0046】図1を再度参照して、例えばオブジェクト AのCV値を考える。レベルOプロキシ(30)とレベ 10 ングされたオブジェクトに関連する一定のオブジェクト ル2プロキシ(40)はオブジェクトAをステージング 1. レベル1プロキシ (35) はオブジェクトAをステ ージングしていないものとする。レベル3プロキシ50 ヘ下方に渡されたオブジェクトAのCV値はこの場合 「101」(2進値)または5(10進億)になる。プ ロキシ35オブジェクトプロキシ40へ下方に渡された オブジェクトAのCV値はそれぞれ「1」と「10」で ある。階層内でステージング・ステータスを表す別の方 法もあることを当業者は理解するであろう。これより簡 素ではあるが正確さが低い方法として、単一のビットを 20 使っていずれかの上位レベルのプロキシがオブジェクト をステージングしたかどうか表す方法がある。ビットが オンの場合、上位レベル・プロキシがオブジェクトをス テージングしている。そうでない場合、どの上位レベル のプロキシもオブジェクトをステージングしていない。 【0047】図2に図1のプロキシ・サーバのアーキテ クチャの詳細例を示す。慣例として、プロキシ・サーバ はCPU(200)、ディスク(205)、持続性デー タまたはプログラム/コード記憶用の磁気、電子、また タまたはプログラムあるいはその両方の動的アクセスま たは実行あるいはその両方を行うためのメモリ (20 7)を含む。本発明の精神と範囲を逸脱することなく、 メモリ(207)内にインスタンス化された1つまたは 複数のコンポーネントがディスク (205)、ネットワ ーク(25)他のサーバから直接アクセスして保守で き、複数のサーバに配布できることを当業者は理解する であろう。好ましくはCPU(200)上で実行可能な ソフトウェアとして具体化されたプロキシ・サーバの3 つの主要コンポーネントは、プッシュ・ハンドラ (22 40 び出される。 欠落プッシュ・オブジェクト要求ハンドラ(24) およびヘッド要求ハンドラ(260)である。こ れらのコンポーネントについてはそれぞれ図5、10お

【0048】メモリ (207) は木発明の機能に関連し たいくつかのその他の構造を含む。図8を参照しながら 以下に詳述するように、キャッシュ (270) は各プロ キシ・ノードで保守される。プッシュがフィルタリング された場合にキャッシュを使ってプッシュ・オブジェク トをステージングする。オブジェクトを後に要求する場 50 (280)のRV(i)とPV(i)内にそれぞれ保守

よび4を参照しながら以下に詳述する。

合、この手順でアクセス時間が短縮される。キャッシュ がディスク (205) などの記憶階層の下位レベルまで 拡張できることに注意されたい。したがって、プロキシ 内のキャッシングまたはステージングされたオブジェク トは階層のどのレベルにも常駐できる。図4を参照しな がら以下に詳述するように、それぞれの次のレベルのノ ードの総合ユーザ情報はユーザ情報280が示すように 保守されてフィルタリングの決定を支援する。図8を参 照しながら以下に詳述するように、それぞれのステージ 情報290 (UVなどの) はフィルタリングの決定のた めに保守される。このことは、図10を参照しながら以 下に詳述するように、ステージングされたオブジェクト をパージするかどうかについての後の決定に影響する。 【0049】図3に本発明の機能を備えたプロキシ・サ 一バ論理の例を示す。図示のように、ステップ310で プロキシ・サーバは入力待ち状態となる。ステップ31 5で、受信した入力によって、処置が分岐する。受信し た入力(次の上位レベルから)がブッシュの場合、ステ ップ320でプッシュ・ハンドラ320が呼び出され る。 プッシュ・ハンドラの詳細例は図5を参照したがら

14

後述する。ステップ330で、受信した入力が欠落プッ シュ・オブジェクト要求の場合、欠落プッシュ・オブジ ェクト要求ハンドラ240がステップ335で呼び出さ れる。欠落プッシュ・オブジェクト要求ハンドラ240 は上位レベル・プロキシ・ノードによってフィルタリン グされたオブジェクトに関して下位レベル・プロキシ (またはクライアント) からの要求を処理する。欠終プ ッシュ・オブジェクト要求ハンドラの詳細例は図10を は光記憶メディア、およびCPU (200) によるデー 30 参照しながら後述する。ステップ350で、受信した人 力がヘッド要求の場合 (下位レベル・プロキシまたはク ライアントからの)、ステップ360でヘッド要求ハン ドラ260が呼び出される。ヘッド要求ハンドラ260 はHTTPヘッド要求を処理して下位レベル・プロキシ からのユーザ情報を送信する。。ヘッド要求ハンドラの 詳細例は図4を参照したがら後述する。ステップ350 で、本発明の対象ではない他のタイプの入力について (従来のHTTP「ブル」要求またはFTP要求な

ど)、該当するミセレニアス・ハンドラ (370) が呼

【0050】図4にヘッド要求ハンドラ(260)の例 を示す。図示のように、ステップ410でプロキシは次 の下位レベル・ノード;から受信したヘッド要求がヘッ ダ内にユーザ・ラベル (U-ラベル) を含むかどうかチ エックする。Uーラベルは関連するカテゴリ値がそれぞ れRVとPVで表される利用状況およびプリファレンス の2つのカテゴリを含む。次の下位レベル・ノード i の それぞれについて、プロキシ・サーバはメモリ内にその 利用状況とプリファレンス・カテゴリ値をユーザ情報

16

する。ステップ420で、RV(i)およびPV(i) はノード」の新たに受信した値に合わせて更新される。 ステップ430で、プロキシ・ノードは総合利用状況と プリファレンス値(それぞれRVnodeおよびPVn odeで示されている)をすべての次の下位レベルのノ ードにわたって保守する。これらの2つの平均方法を更 新する際は指数平均法を用いることが好ましい。より詳 細に言えば、PVnodeはその現在の値プラス新しい PV(i)と旧PV(i)値の差の小数部分に設定され る。この一例は小数部分が O. 5 である。 R V n o d e 10 値も間様に設定される。ステップ440で、HTTPへ ッダ中の他の情報を処理することができる。この一例は オブジェクトが最後に変更された時点に基づくオブジェ クトの「新鮮度」をチェックすることである。

【0051】 図5にプッシュ・ハンドラ220の例を示 す。図示のように、ステップ510で次の(上位)レベ ルからプッシュされたオブジェクトが全オブジェクトの 場合、すなわち、ヘッダだけではなく全コンテンツの湯 合、ステップ515でプッシュ・オブジェクト・フィル タリング・ルーチンが呼び出され、次の下位レベル・ノ 20 る。ステップ640で、(論理) 関数G(RV(i), ード (1つまたは複数) へのブッシュのフィルタリング 決定がなされる。プッシュ・オブジェクト・フィルタリ ング・ルーチンの詳細例は図6を参照しながら後述す る。ステップ520で、このノードのオブジェクトをス テージングするかどうか決定するため、ステージング決 定ルーチンが呼び出される。ステージング決定ルーチン の詳しい例については、図8に関して述べる。 ステップ 510で、上位レベル・プロキシからサマリ情報だけが プッシュされた場合、ステップ525でブッシュ・サマ 下位レベル・ノードへブッシュするかどうか決定され る。ブッシュ・サマリ・フィルタリング・ルーチンの詳 細例は図7を参照しながら後述する。ステップ530で プッシュ実行ルーチンが呼び出されて下位レベル・ノー ドへのブッシュが実行される。ブッシュ実行ルーチンの 詳細例は図11を参照しながら後述する。

【0052】図6にプッシュ・オブジェクト・フィルタ リング・ルーチンの例を示す。ステップ610で、イン デックス変数iが0に初期化される。ステップ610 で、インデックス変数iが次の下位レベルのノードの数 40 Nより小さい場合、ステップ615でiの値が例えば1 インクリメントし、プッシュ決定変数P(i)が例えば 0 に初期化される。ステップ620で、オブジェクトの ブッシュ (UV) の緊急度レベルが緊急ブッシュしきい 値 (PTII) より大きく、PV (i) がOより大きい場 合(複数の下位レベルユーザがオブジェクト内にプロフ ァイルなどによってインタレストを指定した場合)、ス テップ660でプッシュ決定が選択され(P(i)が1 に設定され)、全オブジェクトがノードiへブッシュさ

場合、ステップ630で、(論理) 関数F(RV (i), PV (i), UV), すなわち、オブジェクト のプロパティ (例: UV) と、オブジェクトユーザ特件 (例: RV (i) およびPV (i)) の関数が呼び出さ れ、フィルタリング決定を行う。F(RV(i), PV (i), UV) が真の場合、ステップ660が実行され てP(i)は1に設定され、全オプジェクトがノードi ヘプッシュされる。F (RV (i), PV (i), U V) の簡素な例は論理式 ((RV (i) UV>QTH) and (PV (i) >0) である。ただし、QTHは1 などのしきい値である。より複雑なF脳数を設計してオ ブジェクトの帯域幅またはサイズあるいはその両方の因 数を考慮できる。例えば、別のF(RV(i), PV (i), UV) & ((RV (i) UV>WTH) and (PV(i)>0)の論理式で表すことができる。ただ し、WTHはオブジェクト・サイズと共に増加し、利用 可能な帯域幅と共に減少するしきい値である。WTHは ドキュメントの満了時間を考慮することもできる。この 値を満了時間が長いオブジェクトに関して低く設定でき PV(i))が呼び出され、ブッシュ・サマリ決定が実 行される。G (RV (i), PV (i)) の例は論理式 ((RV(i)>0) and (PV(i)>0) であ る。F関数と同様に、より複雑なG関数を設計して帯域 幅などの他の囚数をブッシュ・サーバの決定で考慮する ことができる。ステップ650で、P(i)は0.5に 設定され、サマリは下方にノードiへブッシュされる。 【0053】図7にブッシュ・サマリ・フィルタリング ・ルーチンの例を示す。ステップ710で、インデック リ・フィルタリング・ルーチンが呼び出され、サマリを 30 ス変数iは0に初期化される。ステップ720で、イン デックス変数iが次の下位レベルのノードの数Nより小 さい場合、ステップ730でiの値が例えば1インクリ メントする。ステップ740で、関数G(RV(i)、 PV(i))が呼び出され、プッシュ・サマリ決定が実 行される(これはステップ640に呼び出される関数と 同じ関数である)。ステップ740で、G関数が真の場 合、ステップ750でP(i)は0、5に設定され、サ マリは下方にノードiヘブッシュされる(図11のステ ップ1140を参照)。

【0054】図8にステージング決定ルーチンの例を示 す。ステップ810で、オブジェクト〇の「ステージン グ緊急度」因数が計算される。この因数はCacheU (O) として表される。オブジェクトのステージング緊 急度の計算論理の例は図9を参照しながら以下に詳述す る。ステップ815で、CacheU(O)の値は上位 レベル・プロキシにあるオブジェクト〇のステージング ステータスに基づいて下方に調整できる。ステージン グ・ステータス情報はHTTPへッダのステージング・ ラベル (C-ラベル) に指定される。オブジェクトOが れる (図11のステップ1120を参照)。そうでない 50 どこかの上位レベル・プロキシ・キャッシュですでにス

テージングされている場合、それを現在のノードでステ ージングする必要は減少する。ステップ820で、Ca cheU(O)が0より大きい場合、ステップ830 で、空間量 (S) が (1) オブジェクトOよりもステー ジング緊急度が低いすべてのオブジェクトOjによって 占められているか、(2)利用可能、すなわち、現在使 用されていないかが判定される。ステップ840でSが オブジェクトOのサイズ (O) より大きいと判定された 場合、ステップ850でオブジェクトOのCV値が更新 されて現在のノードでステージングされたことを示す。 詳細に言えば、元のCV値は2倍して1を加えて新しい CV値とすることができる。ステップ870で、オブジ ェクト〇はキャッシュ (270) に記憶され、オブジェ クトに関連するCV、UV、およびChacheUの値 はメモリのオブジェクト情報 (290)部分に記憶され る。オブジェクトOは必要に応じて、ステージング緊急 度がより低い位を持つ他のオブジェクトと交換できる。 ステップ820でCacheU(O)の値がゼロの場 合、オプジェクトはステージングされず、CV値は更新 示す。具体的には、元のCV値に2を掛けて新しいCV 値を得ることができる。さらに、オブジェクトのCーラ ベルはステップ850またはステップ880で生成され た新しいCV値をとり、オブジェクトが階層中を下方に プッシュされる際のステージング・ステータスを示す (図11のステップ1100を参照)。

【0055】本発明の精神と範囲を逸脱することなく、 さまざまなキャッシュ机込み処理が可能であることを当 業者は理解するであろう。例えば、今まで要求がなかっ たとしても新しいカテゴリ内のオブジェクトを空間変数 30 単位でステージングすることができる。

【0056】図9にオブジェクト〇のステージング緊急 度の計算論理の例を示す。ステップ905で、ステージ ング緊急度の値CacheU(O)が例えばOに初期化 される。ステップ910で、インデックス変数iが0に 初期化される。ステップ920で、インデックス変数i が次の下位レベルのノードの数Nより小さく、ステップ 930でブッシュ決定変数P(!) が1でない場合、ス テップ940でCacheU (O) はRV (i) UV (O) だけインクリメントする。ステップ945で、i 40 限定されないことを当業者は即解するであろう。 はインクリメントし、処理はステップ920に戻る。ス テップ920でi>Nの場合、処理は終了する。

【0057】図10に欠落プッシュ・オブジェクト要求 ハンドラ (240) の例を示す。 プッシュ・オブジェク トロがフィルタリングされ、その後下位レベル・ノード から要求された場合、ステップ1005でオブジェクト Oが現在のノードでステージングされているか判定され る。ステージングされている場合、ステップ1010で オブジェクトはそのCーラベルにCV値を挿入して要求 されたノードへ返送される。ステップ1020で、オブ 50 容易に適応させてそのステージング決定に使用すること

ジェクト〇のステージング緊急度の値が再び計算され る。ステップ1030で、この値がゼロまで低下した (オブジェクト上のインタレストを持つすべての次の下 位レベルのノードがそのオブジェクトのコピーを受信し た)場合、または何か別の規定値もしくは計算値にまで 低下した場合、ステップ1040でオブジェクトOはも はやステージングされない。 ステップ1005で、オブ ジェクトがステージングされない場合、ステップ108 0 で要求は上位レベル・プロキシ・サーバまたはコンテ 10 ンツ送信元へ転送される。 【0058】図11にブッシュ実行ルーチンの例を示す

18

(図5、ステップ530)。ステップ1100で、オブ ジェクトのCV値(図8のステップ850または880 から) がHTTPヘッダのCーラベルに挿入される。ス テップ1120で、オブジェクトO全体がP(i)が1 に等しいすべての次の下位レベルのノードへブッシュさ れる。ステップ1140で、オブジェクト0のサマリ・ ヘッダがP(i)が0.5のすぐドのレベルのすべての ノードにプッシュされる。ステップ1160で、あるノ されてこのプロキシでステージングされていないことを 20 ードiへのプッシュが不成功の場合(リンクまたはノー ド障害もしくはモービル・クライアントがアクセス不 能)、P(i)値がゼロにリセットされる。さらに、オ ブジェクト〇のステージング決定ルーチン (図5のステ ップ520)がチェックされる。ステージング決定出力 がオブジェクトのステージングを実行しない場合、ステ ージング決定ルーチン (図8) は新しいP(i) 値のセ ットを指定して再呼び出され、プッシュの一部が失敗し たためにオブジェクトを今ステージングするかどうかを

> 【0059】プロキシの一部がフィルタリング・プロト コルに適合せずコラボレーションに参加しない従来のプ ロキシである異機種プロキシ・サーバ環境では動的プッ シュ・フィルタリングが有効であることを当業者は理解 するであろう。

決定する。

【0060】本発明の好ましい実施形態で、ウェブ・サ ーバの一般のブッシュ・フィルタリング方式について説 明してきた。ただし、本発明はブッシュ対象のオブジェ クトが同様の特性を備えるいかなる種類の状況にも適用 可能で、必ずしもインターネットやWWWの適用分野に

【0061】本発明の好ましい実施形態は階層の親ノー ドおよび子ノード間のステージングを伴う協動的なブッ シュ・フィルタリングであるが、兄弟ノード間のコラボ レーションを含めるように容易に適合させることができ る。例えば、上位階層でプロキシが要求されたオブジェ クトをステージングしていない場合、プロキシから兄弟 プロキシへ騒会ができる。さらに、図8のステージング 決定を、兄弟ノードを含め、だだしこれに限定されず、 階層外のプロキシ・ノードのステージング決定の因数に

- ができる。 【0062】まとめとして、本発明の構成に関して以下 の事項を開示する.
- 【0063】(1) プッシュされたオブジェクトが階層 中を下方に送信されるプロキシ階層においてその後ブッ シュされたオブジェクトを動的にフィルタリングする方 法であって、プッシュされたオブジェクトに関連する利 用状況情報を階層中を上方に送信するステップと、送信 されたオブジェクト利用状況情報に基づいてその後プッ シュされたオブジェクトをフィルタリングするステップ 10 のグループ化に基づいてプッシュされたオブジェクトを とを含む方法。
- (2) プッシュされたオブジェクトが階層中を下方に送 信されるプロキシ階層においてブッシュされたオブジェ クトを動的にフィルタリングする方法であって、情報を 総合しノード間で交換するステップと、ブッシュされた オブジェクトを、総合され交換された情報に基づいてフ ィルタリングするステップとを含む方法。
- (3) 前記フィルタリング・ステップがフィルタリング されたオブジェクトに関連するメタ情報を送信するステ ップをさらに含む、上記(2)に記載の方法。
- (4) フィルタリング決定、選択された下位レベル・プ ロキシ/クライアントへのプッシュの成功薬の完了、利 用状況情報、および階層内の他のプロキシ・ノードでの ステージング決定のいずれかに基づいてオブジェクトの 適応ステージングを行うステップをさらに含む、上記
- (1) に記載の方法。
- (5) ブッシュされたオプジェクトがメタ情報のコンテ ンツ階層を含み、その後プッシュされたオブジェクトを フィルタリングする前記ステップがプロキシ階層中を下 方にメダ情報を送信するステップをさらに含む、上記
- (1) に記載の方法。
- (6) メタ情報を送信する前記ステップが、オブジェク トの短い説明を階層中を下方に送信するステップと、フ ィルタリングされたオブジェクトをプロキシ階層内でス テージングするステップとをさらに含む、上記(5)に 記載の方法。
- (7) オブジェクトをステージングする前記ステップ が、ユーザ・プロファイルで示された潜在的なインタレ ストを有するすぐ下位のレベルのすべてのプロキシまた はクライアント・ノードがオブジェクトを受信したか. 40 あるいはステージング緊急度因激が所定および計算しき い値を下回ったか、そのいずれかの後にステージングさ れたオブジェクトをパージするステップをさらに含む、 上記(4)に記載の方法。
- (8) 前記フィルタリング・ステップがさらに階層内の すべての下位クライアント・ノードによるプッシュされ たオブジェクトの総合利用状況およびプリファレンスを 規定するステップをさらに含む、上記 (1) に記載の方 法。

- れ、各オブジェクト・グループの利用状況情報が以前の ユーザ要求パターンに基づく、上記(4)に記載の方
- (10) 利用状況情報が下位レベル・プロキシまたはク ライアントの要求パターンを含み、前記ブッシュされた オブジェクトを異なるグループに分類するステップと、 プッシュされたオブジェクトのグループ分けを含む利用 状況情報を総合しノード間で交換するステップと、総合 され交換された情報およびプッシュされたオブジェクト フィルタリングするステップとをさらに含む、上記
- (11) フィルタリング決定またはステージング決定が 帯域幅、オブジェクト・プロパティ、またはクライアン ト特性のいずれかの関数である、上記(4)に記載の方

(1) に記載の方法。

- (12) クライアント特性がユーザ・プロファイルまた はプリファレンス情報を含む、上記(11)に記載の方
- 20 (13)オブジェクト緊急度標識をプッシュされたオブ ジェクトに関連付けて階層中を下力に送信するステップ をさらに含み、前記フィルタリング・ステップがオブジ ェクト緊急度標識の関数である、上記(1)に記載の方
 - (14) 緊急度標識を1つまたは複数の異なる階層レベ ルに関連付けるステップをさらに含み、前記ステージン グ・ステップが、緊急度標識の関数としてコンテンツ階 層の1つまたは複数のレベルでオブジェクトをステージ ングするステップを含む、上記(4)に記載の方法。
- (15) 前記フィルタリング・ステップとステージング 30 ステップのいずれかがオブジェクト・サイズの複数で ある、上記(4)に記載の方法。
 - (16) 前記フィルタリング・ステップと前記ステージ ング・ステップのいずれかがオブジェクトの寿命または 満了時間の関数である、上記(4)に記載の方法。
 - (17) 前記ステージング・ステップに応答して、ブッ シュされたオブジェクトのステージング・ステータスを プッシュされたオブジェクトへ送信するステップをさら に含む、上記(4)に記載の方法。
 - (18) プロキシ階層が、前記フィルタリング・ステッ プと前記ステージング・ステップのいずれがが陸層内の すべてのサーバによっては実行されない異種プロキシ階 層を含む、上記(4)に記載の方法。
 - (19) PICS利用状況ラベルを作成し、PICSカ テゴリ値を使ってプロキシ階層の下位レベルでの総合利 用状況情報を表すステップをさらに含み、前記送信ステ ップがPICS利用状況ラベルを使って総合利用状況情 報を階層中を上方に送信するステップを含む、上記 (2) に記載の方法。
- (9) オブジェクトがオブジェクト・グループに分類さ 50 (20) PICSステージング・ラベルを作成し、PI

CSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の所与のレベルに おけるステージングされたオブジェクトのステージング ステータスを表すステップと、PICSステージング ・ラベルを使ってステージング・ステータスを階層中を 下方に送信するステップをさらに含む、上記(4)に記

(21) PICSブッシュ・ラベルを作成し、PICS カテゴリ値を使ってブッシュされたオブジェクトの緊急 度標識を表すステップと、PICSブッシュ・ラベルを 使って緊急皮標識を階層中を下方に送信するステップと 10 【図3】サーバ論理の例を示す図である。 をさらに合か、上記(4)に記載の方法。

(22)メタ情報プロトコルを使って階層中を情報を送 信する、上記(1)ないし(3)、(5)、(6)、

(9) ないし(10) (14) ないし(15) (1 9) ないし(20) または(21) のいずれか…項に記 誠の方法.

(23) PISCプロトコルを使って階層中を情報を送 信する、上記(1)ないし(3)、(5)、(6)、 (9) ないし(10)、(14) ないし(15)、(1 載の方法。

(24) PICSブッシュ・ラベルを作成し、PICS カテゴリ値を使ってブッシュされたオブジェクトのサマ リを表すステップと、PICSブッシュ・ラベルを使っ てサマリを階層中を下方に送信するステップとをさらに 含む、上記(4)に記載の方法。

(25) 階層外のプロキシ・ノードについてのステージ ング決定に基づいてオブジェクトの適応ステージングを 行うステップをさらに含む、上記(1)に記載の方法。

(26) プッシュされたオブジェクトのストリームが階 30 43 レベル2プロキシ 扇中を下方に送信されるプロキシ階層において、その後 プッシュされるオブジェクトを動的にフィルタリングす る方法であって、プッシュ・ストリームにメタ情報の注 釈を付けるステップと、前記の注釈付けステップに応答

1.7 1つまたは複数のブッシュされたオブジェクトを フィルタリングするステップとを含む方法。

(27) フィルタリング決定とステージング決定のいざ れかが、コンテンツ階層のレベルが異なると変わる、上 記(6)に記載の方法。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の機能を備えた上位レベル・クライアン トーサーバ・アーキテクチャの図である。

【図2】図1のサーバの例を示す図である。

【図4】 ヘッド要求ハンドラの例を示す図である。

【図5】 プッシュ・ハンドラの例を示す図である。

【図6】 プッシュ・オブジェクト・フィルタリング・ル ーチンの例を示す図である。

【図7】 ブッシュ・サマリ・フィルタリング・ルーチン の例を示す図である。

【図8】ステージング決定ルーチンの例を示す図であ

【図9】ステージング緊急度の計算例を示す図である。 9) ないし (20) または (21) のいずれか 項に記 20 【図10】欠落したブッシュ・オブジェクト要求ハンド ラの例を示す図である。

> 【図11】プッシュ実行ルーチンの例を示す図である。 【符号の説明】

20 ウェブ・サイト

25 インターネット

30 レベル0プロキシ 35 レベル1プロキシ

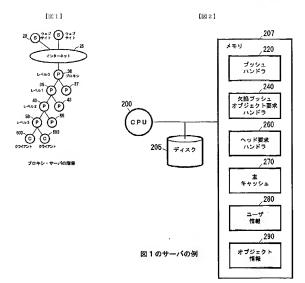
37 レベル1プロキシ

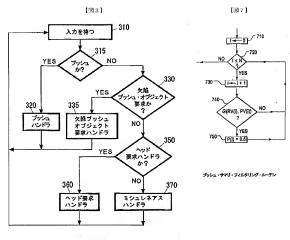
40 レベル2プロキシ

50 レベル3プロキシ

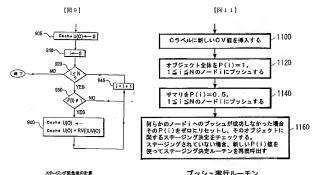
600 クライアント

603 クライアント



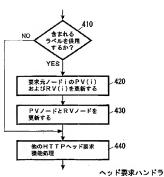


サーバ論理の例

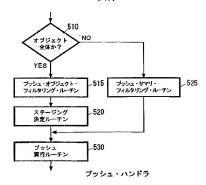


プッシュ実行ルーチン

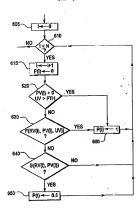




[図5]

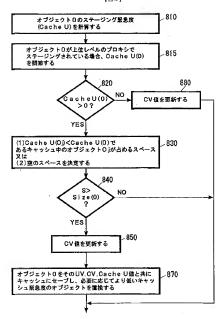




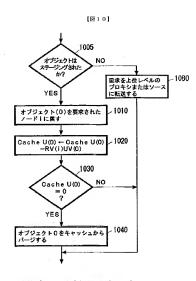


ブッシュ・オブジェクト・フィルタリング・ルーチン

[38]



ステージング決定ルーチン



欠陥プッシュ・オブジェクト要求ハンドラ

フロントページの続き

- (72) 発明者 ピーター・ケニス・マルキン アメリカ合衆国10502 ニューヨーク州ア ーズレイ ブランブル・ブルック・ロード 64
- (72)発明者 ロバート・ジェフリー・シュロス アメリカ合衆類10510 ニューヨーク州ブ ライアークリフ・マナー ホルブルック・ レーン 155
- (72) 発明者 フィリップ・シー=ルン・ユー アメリカ合衆国10514 ニューヨーク州チャパクア ストーノウェイ 18